(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-303965

(43)公開日 平成10年(1998)11月13日

(51) Int.Cl.6		識別記号	ΓI			
H04L	12/46		H04L	11/00		310C
	12/28		H04Q	3/00	`	
H04Q	3/00		H04L	11/20		D

審査請求 有 請求項の数1 OL (全 6 頁)

(21)出願番号 特願平9-106014

(22)出願日 平成9年(1997)4月23日

(71)出願人 000232254

日本電気通信システム株式会社東京都港区三田1丁目4番28号

(72)発明者 亀田 典幸

東京都港区三田一丁目 4番28号 日本電気

通信シス テム株式会社内

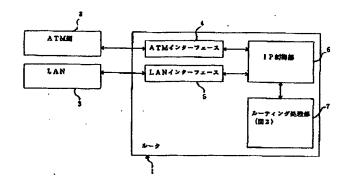
(74)代理人 弁理士 京本 直樹 (外2名)

(54) 【発明の名称】 ルータ装置に於けるルーティング方式

(57)【要約】

【課題】ルータ装置のルーティング処理を高速に行うことを目的とする。

【解決手段】RFC1577" Classical I P and ARP over ATM"(以下、IP over ATMと称す)を実装し仮想インターフェ ースを有するATM-LAN環境で動作するルータ装置 で、ネットワーク層の宛先アドレスとパケット中継経路 上のネクストホップのアドレス、パケットの送信情報の 組を1エントリとして登録・検索・削除を行えるアドレ ステーブルを有し、パケット転送時にネットワーク層の 宛先アドレスとネクストホップのアドレス、LANイン ターフェースに送信する場合はデータリンク層のヘッダ と送信先インターフェース、ATMインターフェースに 送信する場合はATM側の呼情報をパケットの送信情報 として登録し、各インターフェースから受信したパケッ トを登録したアドレステーブルを用いることでルーティ ング処理を省略して直接物理インターフェースに送信す る。



1

- 【特許請求の範囲】

【請求項1】RFC1577" Classical I and ARPover ATM"(以下、IP over ATMと称す)を実装し仮想インターフェー スを有するATM-LAN環境で動作するルータ装置 で、ネットワーク層の宛先アドレスとパケット中継経路 上のネクストホップのアドレス(パケットを直接送信で きる場合はネットワーク層の宛先アドレス)、パケット の送信情報の組を1エントリとして登録・検索・削除を 行えるアドレステーブルを有し、パケット転送時にネッ トワーク層の宛先アドレスとネクストホップのアドレ ス、LANインターフェースに送信する場合はデータリ ンク層のヘッダと送信先インターフェース、ATMイン ターフェースに送信する場合はATM側の呼情報をパケ ットの送信情報として登録し、各インターフェースから 受信したパケットを登録したアドレステーブルを用いる ことでルーティング処理を省略して直接物理インターフ ェースに送信することを特徴とするルータ装置に於ける ルーティング方式。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワーク間を接続するルータ装置に関し、特に仮想インターフェース(一つのATM物理インターフェース上で仮想チャネルを使用し複数のネットワークに接続)を使用してパケット転送を行うルータ装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来、この種のルーティング方式はルータ装置に於いて、本来のルーティング処理に必要なテープル検索処理を削減し、またテーブル検索の効率化をは 30 かり、パケットの中継処理能力を向上させるために用いられている。従来のルーティング方式の一例が、特開平6-152655に記載されている。この広報に記載されたルーティング方式は、物理インターフェースにより接続されるローカルエリア・ネットワークに於いて、ネットワーク層の宛先アドレスと送信元アドレスの組とパケット転送時の中継履歴情報(データリンク層のヘッダ、送信先インターフェース)を登録できるアドレステーブルを有し、パケット転送時に各情報をアドレステーブルに記憶して、以降のパケットについてアドレステーブルを用いてパケットの転送を行い本来のルーティング処理を省略して中継処理の速度を向上させている。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】第1の問題点は、IPover ATMのLogical IP Subnetの様な仮想インターフェースでネットワーク層のネクストホップのアドレス単位に呼を設定しなければならない場合、パケットを送信する時に送信先の呼を検索するためにテーブル検索を行わなければならないためパケットの転送を高速に行えないということである。その理 50

2

由は、仮想インターフェースの場合ルーティング処理によってパケットの送信先インターフェースを求め、さいにパケットの中継経路上のネクストホップと接続している呼を検索しなければパケットを送信できないからである。第2の問題点は、IP over ATMの様にパケットの中継経路上のネクストホップと必要に応応じて発呼を行いコネクションを確立し、不要になれば呼を切断するようなコネクション・オリエンテッド型通信元アドレスを検索キーとするアドレステーブルではATM側の呼状態の変化に対応できないということである。その理由は、従来の技術のアドレステーブルである。その理由は、従来の技術のアドレステーブルにしているため、呼を切断したときにアドレステーブルからエントリを削除できないからである。

[0004]

【課題を解決するための手段】本発明の目的は、仮想インターフェースを使用している場合でもアドレステーブルを使用することで従来のルーティング処理を省略して 20 ルータ装置のパケット転送処理を高速に行うことを目的とする。

【0005】本発明のルーティング方式では、ネットワーク層の宛先アドレスとパケット中継経路上のネクストホップのアドレス、パケットの送信情報の組を1エントリとして登録・検索・削除を行えるアドレステーブルを有し、パケット転送時にネットワーク層の宛先アドレスとネクストホップのアドレス、LANインターフェースに送信する場合はデータリンク層のヘッダと送信先インターフェース、ATMインターフェースに送信する場合はATM側の呼情報をパケットの送信情報として登録し、各インターフェースから受信したパケットを登録したアドレステーブルを用いて直接物理インターフェースに送信するルーティング方式を有する。

【0006】仮想インターフェースを使用した場合、アドレステーブルに呼情報を登録しパケットのルーティングに使用することでパケットの転送を高速に行える効果がある。

[0007]

【発明の実施の形態】次に、本発明について図面を参照 して説明する。

【0008】図1は仮想インターフェースを有するルータ装置1の例であり、構成要素はATM網2及び、ATM網2にパケットを送信するためのATMインターフェース4、LAN3及びLAN3にパケットを送信するためのLANインターフェース5、インターネットプロトコルの処理を行うIP制御部6とルーティング処理部7である。

【0009】図2は図1のルーティング処理部7の機能 処理フローを示している。

50 【0010】図3はルーティング処理省略した場合の処

- 理フローを、図4はルーティング処理を示している。 【0011】アドレステーブル(72)の構成要素は、 このテーブルの検索キーであるネットワーク層の宛先ア ドレスとネットワーク層のネクストホップのアドレス (パケットを直接送信できる場合はネットワーク層の宛 先アドレス)、及びパケット転送情報とテーブルエント リをエージングするためのエージングタイマーで構成す る。パケット送信情報には、LANインターフェースに 送信する場合はデータリンク層のヘッダと送信先インタ ーフェースを格納し、ATMインターフェースの場合は 10 トをフォワーディングするための方式を説明する。 送信すべき呼の情報(VPI/VCI)を格納してい る。

【0012】エージングタイマーは、一定時間使用しな いエントリを削除するために使用するタイマーであり定 期的に全エントリのタイマー値をインクリメントしてい き、ある値(タイムアウト値)を越えたエントリを削除 するのに使用する。また、エントリを使用する度にタイ マー値をリセットすることで使用頻度の高いエントリの 削除を防ぐ。

【0013】アドレステーブルの検索は、ネットワーク 層の宛先アドレスを検索キーとして行い、検索キーとー 致するエントリが存在する場合はパケット転送情報を返 し、存在しない場合は存在しないことを示す信号を返

【0014】アドレステーブルの削除は、ネットワーク 属のネクストホップのアドレスを検索キーとして行い、 検索キーと一致するエントリが存在すればそのエントリ の削除を行う。

【0015】アドレステーブルの登録は、ネットワーク 層の宛先アドレスを検索キーとしてネクストホップのア ドレスとパケット転送情報の組で登録を行う。検索キー と一致するエントリが存在すればなのも処理は行わな い。新しく登録できる空きエントリが存在しない場合 は、エージングタイマーのタイマー値から判断して最も 古いと思われるエントリを削除した後に新しいエントリ 登録する。

【0016】また、この発明はルーティングテープル (7502)、IP over ATM機能で使用する ATMARPテーブル(7506)の生成、更新方法と は無関係であるため詳細説明を省略する。

【0017】本発明の実施例の動作について図1から図 4を用いて説明する。

【0018】全ての中継パケットは、図1のIP制御部 6でインターネットプロトコルの処理を行う。

【0019】インターネットプロトコル処理を終了した 時点でルーティング処理部でに処理が移り、図2に示す 様にネットワーク層の宛先アドレスをキーにアドレステ ーブル検索(71)を行う。検索した結果、パケット送 信情報が得られればルーティング処理省略 (74) を行 い、そうでなければ従来のルーティング処理(75)を 50

行う。

【0020】ルーティング処理省略(74)ではパケッ ト送信情報を参照した結果、パケットの送信先インター フェースがATMインターフェースの場合は、LLC Encapsulation (7403) (ATM A AL5 トでパケットを運ぶためのカプセル化方法)を行 い、パケット送信情報のVPI/VCIを元に直接AT Mインターフェースにパケットを送信する。

【0021】次に、仮想インターフェースに対しパケッ

【0022】パケット転送情報を得られない場合は、従 来のルーティング処理(75)に加えてアドレステーブ ル登録処理(76)を行う。

【0023】ネットワーク層の宛先アドレスで図4に示 すルーティングテーブル検索(7501)を行い、パケ ットの送信先インターフェースがLANインターフェー スの場合は従来の技術(特開平6-152655)と同 じため省略する。パケットの送信先インターフェースが ATMインターフェースの場合は、ルーティングテーブ 20 ル検索 (7501) で得た仮想インターフェースのAT MARPテーブル (7506) を検索 (7505) しA TMARPテーブルが存在する場合は、ATMARPテ ーブルのエントリの内容に従ってコネクション開設要求 (7509) を行い、ATMARPテーブルが存在しな い場合はATMARP処理(7508)を行った後にコ ネクションの開設要求(7509)を行う。コネクショ ンの開設が完了した時点でATMARPテーブル (75 06) に呼情報登録 (7510) を行い、図2のアドレ ステーブル登録(76)でアドレステーブル(72)に エントリを登録し、以降、図2のルーティング処理省略 (74) でパケットの転送処理を行う。

【0024】IP over ATMで行う呼のエージ ング処理でコネクションの解放等を行う場合はネットワ ーク層のネクストホップのアドレスをキーとしてアドレ ステーブル (72) から一致するエントリを削除するこ とでATM側の呼状態の変化に対応する。

【0025】また、パケットの送信先インターフェース がLANインターフェースの場合は、従来の技術(特開 平6-152655) と同じである。

40 [0026]

> 【発明の効果】第1の効果は、IP over ATM 等を実装し仮想インターフェースを有するATM-LA N環境で動作するルータ装置で、IP over AT MのLogical IP Subnetの様な仮想イ ンターフェースでネットワーク層のネクストホップのア ドレス単位に呼を設定しなければならない場合でも、最 初のパケット転送時に仮想インターフェースの呼情報を アドレステーブルに登録することで、以降のパケットに ついて従来のルーティング処理を省略してパケットの転 送を行うことが出来るのでルータ装置の処理能力の向上

5

- が可能になるということである。

【0027】その理由は、アドレステーブルにネットワーク層のネクストホップのアドレスを登録することで仮想インターフェースの呼情報に対応できるようにしたからである。

【0028】第2の効果は、IP over ATMの様にパケットの中継経路上のネクストホップと必要に応じて発呼を行いコネクションを確立し、不要になれば呼を切断するようなコネクション・オリエンテッド型通信の場合も、アドレステーブルにネットワーク層のネクストホップのアドレスを登録することで呼状態の変化に対応できるため、アドレステーブルを使用することで従来のルーティング処理を省略してパケットの転送を行うことが出来るのでルータ装置の処理能力の向上が可能になるということである。

【0029】その理由は、IP over ATMでは、中継経路上のネクストホップのアドレス毎に呼を管理しているので呼の切断が発生したときでもネクストホップのアドレスをキーにアドレステーブルからエントリを削除出来るからである。

【図面の簡単な説明】

【図1】仮想インターフェースを有するルータ装置の例 である。 【図2】ルータ装置のルーティング処理部のフローチャートである。

6

【図3】本発明によるルーティング処理省略時のフロー チャートである。

【図4】ルータ装置の従来のルーティング処理のフロー チャートである。

【符号の説明】

1・・・・・ルータ装置

2····ATM網

10 3 · · · · · LAN

4····ATMインターフェース

5·····LANインターフェース

6・・・・・IP制御部

7・・・・・ルーティング処理部

71・・・・アドレステーブル検索

72・・・・アドレステーブル

74・・・・ルーティング処理省略

75・・・・ルーティング処理

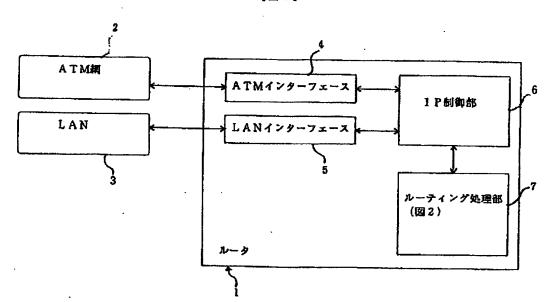
76・・・・アドレステーブル登録

20 7401・・・パケットの送信先インターフェースによ

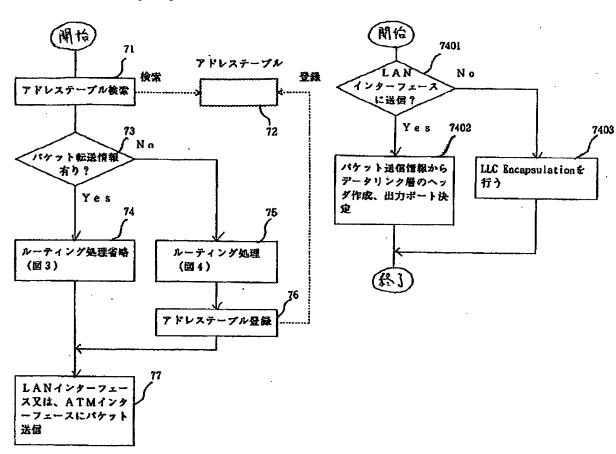
る分岐

7509・・・コネクション開設要求

図1]







【図3】

【図4】

